# **Compiladores**

### Luís Fernando Cavalcante dos Santos

<sup>1</sup>Universidade Tecnológica Federal do Paraná (UTFPR) Campo Mourão – PR – Brasil

luis.fernnando@gmail.com

**Abstract.** Este documento têm como objetivo realizar uma descrição de todas as etapas envolvidas no desenvolvimento de um compilador para a linguagem TINY ++, etapas essas que são a análise léxica, sintática, semântica e geração de código.

# 1. Introdução

Um compilador é basicamente um programa que traduz uma linguagem para outra. O programa recebe um código fonte em determinada linguagem e gera um código equivalente em uma linguagem alvo.

O processo de compilação pode ser dividido em quatro principais fases: Análise Léxica, Analise Sintática, Analise Semântica e por fim, a geração do código final.

O presente documento esta organizado da seguinte forma. A seção 2 especifica a linguagem. A seção 3 aborda a gramática, a seção 4 descreve sobre o analisador léxico, a seção 5 sobre a análise sintática e a seção 6 sobre a análise semântica.

# 2. Linguagem TINY ++

# 2.1. Especificações da Linguagem

Ainda pode ser definido:

- Número: 1 ou mais dígitos que podem ser inteiro ou flutuante (representação em notação científica ou não);
- Identificador: começa com uma letra e precede com N letras e números sem limite de tamanho;
- Comentários: cercados de chaves da seguinte forma: '...'
- É aceito somente uma variável global, e apenas antes de qualquer função.
- Apenas é possível declarar uma variável por linha.
- Uma função deve obrigatoriamente ser seguida de uma função Principal.
- É possível ter apenas uma única função, desde que seja a Principal.

A seguir a tabela com os tokens da linguagem

se         + soma           então         - subtração           senão         * multiplicação           fim         / divisão           repita         = igualdade           flutuante         , vírgula           vazio         := atribuicão           até         > maior           leia         ( abre-par           inteiro         : dois-pontos           retorna         principal	palavras reservadas	símbolos
	então senão fim repita flutuante vazio até leia escreve inteiro retorna	- subtração * multiplicação / divisão = igualdade , vírgula := atribuicão > maior ( abre-par ( fecha-par

Figura 1. Tokens da Linguagem

# 2.2. Expressões Regulares e Autômato

Expressões Regulares representam os tokens utilizados pela análise léxica, assim, cada token é representado por uma expressão regular. Na tabela abaixo podemos ver as expressões utilizadas.

Tokens	Expressões
NUMERO	[0-9]+(.[0-9]+)?(e-?[0-9]+)?
ID	[a-zA-ZÀ-ÿ_][a-zA-ZÀ-ÿ0-9_]*
ESCRITA	" *"
COMENTARIO	({(. \n)*?\})
NOVALINHA	\n+

Figura 2. Expressões Regulares da Linguagem

Tokens mais simples podem ser representados por autômatos finitos, como os representados nas tabelas abaixo.

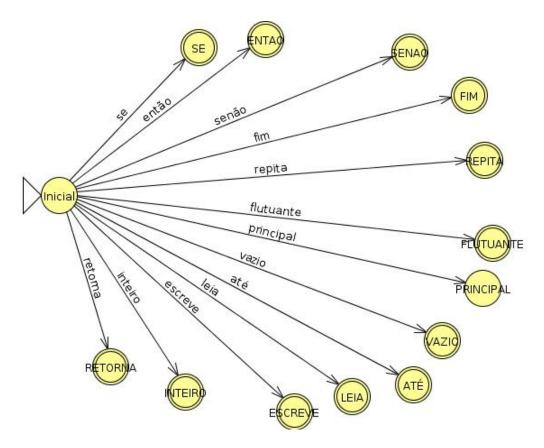


Figura 3. Reservadas

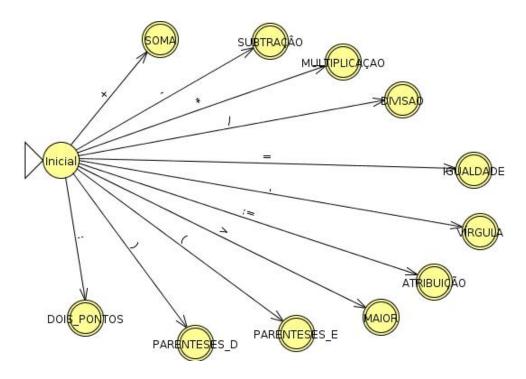


Figura 4. Simbolos

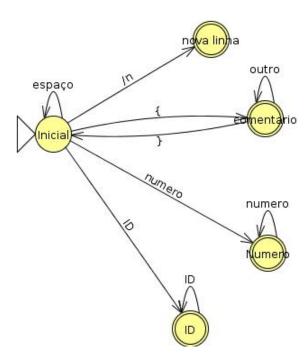


Figura 5. Outros

#### 3. Gramática

A gramática na forma BNF para a linguagem Tiny ++ é apresentada a seguir:

```
<inicio> ::= programa
cprograma> ::= declaracao_tipo funcao_declaracao
<funcao_declaracao> ::= funcao funcao_declaracao
<funcao_declaracao> ::= funcao_principal
<funcao> ::= tipo_funcao id "(" parametros ")" expressoes "fim"
<funcao> ::= tipo_funcao id "(" ")" expressoes "fim"
<funcao_principal> ::= tipo_funcao PRINCIPAL "(" parametros ")" expressoes "fim"
<funcao_principal> ::= tipo_funcao PRINCIPAL "(" ")" expressoes "fim"
<expressoes> ::= expressoes expressao
<expressoes> ::= expressao
<retorno> ::= retorna factor
<tipo_funcao> ::= inteiro <tipo_funcao> ::= flutuante
<tipo_funcao> ::= vazio
<expressao> ::= escreve_expre
<expressao> ::= ler_expre
<expressao> ::= atribuicao_expre
<expressao> ::= repita_expre
<expressao> ::= declaracao_tipo
<expressao> ::= chama_func_expre
<expressao> ::= se_expre
<expressao> ::= retorno
<declaracao_tipo> ::= inteiro ";" id
<declaracao_tipo> ::= flutuante ";" id
<declaracao_tipo> ::= vazio ";" id
<atribuicao_expre> ::= declaracao_tipo ":=" factor
<atribuicao_expre> ::= identificador ":=" factor
<se_expre> ::= SE condicao entao expressoes senao_expre "fim"
<senao_expre> ::= senao expressoes
<senao_expre> ::= <empty>
<escreve_expre> ::= escreva "(" chama_func_expre ")"
<ler_expre> ::= leia "(" identificador ")"
<repita_expre> ::= repita expressoes ATE condicao
<chama_func_expre> ::= id "(" parametros_chamada ")"
<chama_func_expre> ::= id "(" ")"
<parametros_chamada> ::= factor VIRGULA parametros_chamada
<parametros_chamada> ::= factor
<parametros> ::= declaracao_tipo VIRGULA parametros
<parametros> ::= declaracao_tipo
<factor> ::= identificador
<factor> ::= constante
<factor> ::= "(" factor ")"
<factor> ::= operacao_aritmetica
<identificador> ::= id
<condicao> ::= comparacao
<constante> ::= NUMERO
<operador> ::= "="
<operador> ::= ">"
<operacao_aritmetica> ::= factor "+" factor
<operacao_aritmetica> ::= factor "-" factor
<operacao_aritmetica> ::= factor "*" factor
<operacao_aritmetica> ::= factor "/" factor
<comparacao> ::= factor operador factor
<comparacao> ::= "(" comparacao ")"
```

#### 4. Analisador Léxico

O analisador léxico separa em entidades ou tokens, a sequência de caracteres que representa o programa fonte. Um token consiste de um par ordenado (valor, classe). A classe indica a natureza da informação contida em valor. Outras funções do analisador léxico são, ignorar espaços em branco, comentários, e detectar erros léxicos.

Durante a análise léxica, os tokens são classificados como palavras reservadas, identificadores, símbolos especiais, constantes de tipos básicos (inteiro real, literal, etc.), entre outras categorias. O montador discutido neste relatório tem as seguintes especificações técnicas:

A seguir o código do Analisador Léxico:

# Cdigo 1. Arquivo lex.py

```
1
  import sys
2
   import ply.lex as lex
3
5
   class MyLexer(object):
6
       #def __init__(self):
8
       reservadas = {
10
           'se': 'SE',
11
           'então': 'ENTAO',
12
            'senão': 'SENAO',
13
            'fim': 'FIM',
14
            'repita': 'REPITA',
15
            'até': 'ATE',
16
            'leia': 'LEIA',
17
            'escreva': 'ESCREVA',
18
            'inteiro': 'INTEIRO',
19
            'flutuante': 'FLUTUANTE',
20
            'vazio': 'VAZIO',
            'principal': 'PRINCIPAL',
22
            'retorna': 'RETORNA'
23
       }
24
25
       tokens = [
26
            'NUMERO',
27
            'SOMA',
28
           'SUBTRACAO',
29
30
           'MULTIPLICACAO',
            'DIVISAO',
31
            'IGUAL',
32
            'MAIOR',
33
            'VIRGULA',
34
            'ATRIBUICAO'
35
            'DOIS_PONTOS',
36
            'PARENTESES E',
37
            'PARENTESES_D',
38
            'ID'
39
       ] + list(reservadas.values())
40
                 = r'\+'
       t_SOMA
42
       t_SUBTRACAO = r'-'
43
       t_MULTIPLICACAO = r' \ \star'
44
       t_DIVISAO = r'/'
45
       t_PARENTESES_E = r' \setminus ('
46
       t_PARENTESES_D
                         = r' \setminus )'
47
       t_IGUAL = r'='
48
       t_MAIOR = r' >'
49
       t_ATRIBUICAO = r':='
50
       t_DOIS_PONTOS = r':'
51
       t_VIRGULA = r','
```

```
53
       def t_NUMERO(self, t):
54
            r'[0-9]+(.[0-9]+)?(e-?[0-9]+)?'
55
            if ('e' in t.value) or ('.' in t.value):
56
                t.value = float(t.value)
57
            else:
58
                t.value = int(t.value)
59
            return t
60
61
       def t_COMENTARIO(self, t):
62
            r'({(.|\n)*?\})'
63
            t.lineno += t.value.count('\n')
64
65
       def t_NOVALINHA(self, t):
66
            r'\n+'
67
            t.lexer.lineno += len(t.value)
68
69
       def t_ID(self, t):
70
            r'[a-zA-Z - _ ][a-zA-Z - 0 -9_]*'
71
            t.type = self.reservadas.get(t.value, 'ID')
            return t
73
       75
76
       def t_error(self, t):
77
            print("Illegal character %s" % t.value[0])
78
            t.lexer.skip(1)
79
80
       # Build the lexer
81
82
       def build(self, **kwargs):
83
            self.lexer = lex.lex(module=self, **kwargs)
       # Test it outputhn
85
       def test(self, data):
86
            self.lexer.input(data)
87
            while True:
88
                tok = self.lexer.token()
89
                if not tok:
90
                    break
91
92
                print (tok)
93
   if (__name__ == "__main__"):
94
95
       if (len(sys.argv) == 2):
            f = open(sys.argv[1], 'r')
96
           MLex = MyLexer()
97
           MLex.build()
98
            MLex.test(f.read())
99
100
            print("Error. Ex: lex.py script.tpp")
101
```

# 5. O Analisador Sintático

O analisador sintático tem como finalidade agrupar tokens que são gerados pelo analisador léxico em estruturas sintáticas, e assim é construindo uma árvore sintática de acordo com os tokens fornecidos.

Para a implementação desta seção, foi utilizada a ferramenta ply (YACC), o principal arquivo para a implementação é o parser.py, nele, todas as suas produções e ações são definidas, e, a partir disto, a ferramenta gera os arquivos parsetab.py e parser.out A

seguir será apresentado um trecho do código parser.py:

# Cdigo 2. Arquivo parse.py

```
import sys
  import ply.yacc as yacc
2
  import AST
  import lex
  lexer = lex.MyLexer()
  lexer.build()
  tokens = lexer.tokens
9
  has_error = False
10
11
  precedence = (
12
       ('left', 'SOMA', 'SUBTRACAO'),
13
       ('left', 'MULTIPLICACAO', 'DIVISAO')
14
15
16
  def p_programa(p):
    '''programa : declaracao_tipo funcao_declaracao
17
18
19
                      | funcao_declaracao
20
      if(len(p) == 3):
21
          p[0] = AST.Node("programa", [p[1], p[2]])
22
      else:
23
          p[0] = AST.Node("programa", [p[1]])
24
25
26
  def p_funcao_declaracao(p):
27
       '''funcao_declaracao : funcao funcao_declaracao
28
29
                      | funcao_principal
30
      if(len(p) == 3):
31
          p[0] = AST.Node("funcao_declaracao", [p[1], p[2]])
32
      else:
33
          p[0] = AST.Node("funcao_declaracao",[p[1]])
34
35
  def p_funcao(p):
36
37
       expressoes FIM
                      | tipo_funcao ID PARENTESES_E PARENTESES_D
38
                          expressoes FIM
39
      if(len(p) == 8):
40
          p[0] = AST.Node("FUNCAO", [p[4], p[6]], [p[1], p[2]])
41
42
      else:
          p[0] = AST.Node("FUNCAO", [p[5]], p[2])
43
44
   def p_funcao_principal(p):
45
       PARENTESES_D expressoes FIM
47
                      | tipo_funcao PRINCIPAL PARENTESES_E PARENTESES_D
                          expressoes FIM
48
      if (len (p) == 8):
49
          p[0] = AST.Node("FUNC_PRINCIPAL", [p[4],p[6]], [p[1],p[2]])
50
51
          p[0] = AST.Node("FUNC_PRINCIPAL", [p[5]], p[2])
52
53
  def p_expressoes(p):
```

```
'''expressoes : expressoes expressao
55
56
                    | expressao
57
        if(len(p) == 3):
58
            p[0] = AST.Node("expressoes", [p[1], p[2]])
59
        else:
60
            p[0] = AST.Node("expressoes",[p[1]])
61
62
   def p_retorno(p):
63
        '''retorno : RETORNA factor'''
64
        p[0] = AST.Node("retorno", [p[2]])
65
66
   def p_tipo_funcao(p):
67
        '''tipo_funcao : INTEIRO
68
                   | FLUTUANTE
69
                   | VAZIO
70
71
        if(p[1] == 'inteiro'):
72
            p[0] = AST.Node("INTEIRO_FUNC",[])
73
        elif(p[1] == 'flutuante'):
74
75
            p[0] = AST.Node("FLUTUANTE_FUNC",[])
        else:
76
            p[0] = AST.Node("VAZIO_FUNC",[])
77
78
79
   def p_expressao(p):
80
        '''expressao : escreve_expre
81
                   | ler_expre
82
                   | atribuicao_expre
83
84
                   | repita_expre
85
                   | declaracao_tipo
86
                   | chama_func_expre
87
                   | se_expre
                   | retorno
88
        , , ,
89
        p[0] = AST.Node("expressao", [p[1]])
90
91
   def p_declaracao_tipo(p):
92
        ""declaracao tipo : INTEIRO DOIS PONTOS ID
93
                   | FLUTUANTE DOIS_PONTOS ID
94
                   | VAZIO DOIS_PONTOS ID
95
96
        if(p[1] == 'inteiro'):
97
            p[0] = AST.Node("INTEIRO", [], p[3])
98
        elif(p[1] == 'flutuante'):
99
            p[0] = AST.Node("FLUTUANTE",[],p[3])
100
        else:
101
            p[0] = AST.Node("VAZIO",[],p[3])
102
103
   def p_atribuicao_expre(p):
104
        '''atribuicao_expre : declaracao_tipo ATRIBUICAO factor
105
                   | identificador ATRIBUICAO factor
106
107
        p[0] = AST.Node("ATRIBUICAO", [p[1],p[3]])
108
109
110
   def p_se_expre(p):
    '''se_expre : SE condicao ENTAO expressoes senao_expre FIM'''
111
112
        p[0] = AST.Node("SE", [p[2], p[4], p[5]])
113
114
```

115

```
def p_senao_expre(p):
        ''senao_expre : SENAO expressoes
117
118
119
        if (len(p) == 3):
120
            p[0] = AST.Node("SENAO", [p[2]])
121
122
            p[0] = AST.Node("SENAO", [])
123
124
   def p_escreve_expre(p):
125
        '''escreve_expre : ESCREVA PARENTESES_E chama_func_expre
126
           PARENTESES_D
127
       p[0] = AST.Node("ESCREVA", [p[3]])
128
129
   def p_ler_expre(p):
130
        ""ler expre : LEIA PARENTESES E identificador PARENTESES D""
131
        p[0] = AST.Node("LEIA", [p[3]])
132
133
134
   def p_repita_expre(p):
135
        '''repita_expre : REPITA expressoes ATE condicao'''
136
        p[0] = AST.Node("REPITA", [p[2],p[4]])
137
138
   def p_chama_func_expre(p):
139
        '''chama_func_expre : ID PARENTESES_E parametros_chamada
140
           PARENTESES_D
                     | ID PARENTESES E PARENTESES D
141
142
143
        if(len(p) == 5):
144
            p[0] = AST.Node("chama_funcao", [p[3]], p[1])
145
        else:
146
            p[0] = AST.Node("chama_funcao",[],p[1])
147
   def p_exp_parametros_chamada(p):
148
        '''parametros_chamada : factor VIRGULA parametros_chamada
149
                            | factor
150
151
        if(len(p) == 4):
152
            p[0] = AST.Node("parametros_chamada",[p[1],p[3]])
153
        else:
154
            p[0] = AST.Node("parametros_chamada",[p[1]])
155
156
157
158
   def p_parametros(p):
        '''parametros : declaracao_tipo VIRGULA parametros
159
                   | declaracao_tipo
160
161
        if(len(p) == 4):
162
            p[0] = AST.Node("parametros", [p[1], p[3]])
163
        else:
164
            p[0] = AST.Node("parametros", [p[1]])
165
166
167
   def p_factor(p):
168
        '''factor : identificador
169
               I constante
170
               | PARENTESES_E factor PARENTESES_D
171
               | operacao_aritmetica
172
173
        if (len(p) == 4):
174
```

```
p[0] = AST.Node("factor", [p[2]])
175
        else:
176
            p[0] = AST.Node("factor", [p[1]])
177
178
   def p_identificador(p):
179
        "''identificador : ID
180
181
        p[0] = AST.Node("ID", [], p[1])
182
183
   def p_condicao(p):
184
        '''condicao : comparacao'''
185
        p[0] = AST.Node("condicao", [p[1]])
186
187
   def p_constante(p):
188
        '''constante : NUMERO'''
189
        p[0] = AST.Node("constante",[],p[1])
190
191
   def p_operador(p):
192
        '''operador : IGUAL
193
                     | MAIOR'''
194
        p[0] = AST.Node("operador",[],p[1])
195
196
197
   def p_operacao_aritmetica(p):
         ''operacao_aritmetica : factor SOMA factor
198
                      | factor SUBTRACAO factor
199
                      | factor MULTIPLICACAO factor
200
                     | factor DIVISAO factor'''
201
        p[0] = AST.Node("operacao_aritmetica",[p[1],p[3]], p[2])
202
203
204
   def p_comparacao(p):
        '''comparacao : factor operador factor
205
                   | PARENTESES_E comparacao PARENTESES_D '''
206
        if (p[1] == "("):
207
            p[0] = AST.Node("comparacao", [p[2]])
208
209
        else:
            p[0] = AST.Node("comparacao", [p[1], p[2], p[3]])
210
211
   def p error(p):
212
       print("Erro sintatico " + str(p))
213
        #print("Item ilegal: '%s', linha %d, coluna %d" % (p.value,p.lineno
214
            , p.lexpos))
        global has_error
215
216
       has_error = True
217
   # def t_NEWLINE(p):
218
              r'\n+'
219
              p.lineno += len(p.value)
220
221
   def ccparse(texto):
222
        return parser.parse(texto)
223
224
   parser = yacc.yacc()
```

# 6. O Analisador Semântico

A análise semântica trata os aspectos sensíveis ao contexto da sintaxe das linguagens de programação. Por exemplo, uma regra como "Todo identificador deve ser declarado antes de ser usado." é verificada na análise semântica.

Para o desenvolvimento da análise semântica neste projeto fez-se a construção da tabela de símbolos, a qual é representada pela *struct* a seguir.

### Cdigo 3. Arquivo parse.py

```
class table:
      def __init__(self, type, scope, value, numberParam=[],initialized=
2
          False, use = False):
          self.type = type
3
          self.scope = scope
4
           self.value = value
5
           self.initialized = initialized
6
           self.numberParam = []
8
          self.used = use
      def __repr__(self):
9
           value = len(self.numberParam)
10
           if (self.type == "FUNCAO" or self.type == "FUNC_PRINCIPAL"):
11
               return '(%s, %i)\n' % (self.type, value)
12
           else:
13
               return '(%s, %s,)\n' % (self.type, self.scope)
14
```

Os seguintes dados obrigatórios no armazenamento da tabela de símbolos são considerados:

- Identificador de procedimento: nome e quantidade de parâmetros formais
- Identificador de variáveis locais e globais: nome, tipo e escopo.

O analisador semântico considera as seguintes regras.

- Warnings deverão ser mostrados quando uma variável for declarada mais de uma vez;
- Uma variável não declarada. Lembrando que uma variável pode ser declarada: No escopo do procedimento (como expressão ou como parâmetro formal); No escopo global
- Tipo vazio não é compatível com nenhum outro tipo (erro). Variáveis são considerados na análise sintática
- A quantidade de parâmetros reais de uma chamada de procedimento deve ser igual a quantidade de parâmetros formais da sua definição;
- Warnings deverão ser mostrados quando ocorrer uma coerção implícita de tipos;
- Uma variável não inicializada;

# 7. Geração de Código

Para a geração de código foi utilizada a ferramenta llvm-lite (Low Level Virtual Machine). Inicialmente é gerado um código intermediário (IR), aceito pela llvm. Que possibilita a geração do código em (Assembly). É necessário realizar a importação de uma biblioteca externa implementada na linguagem C para efetuar as operações de entrada e saída que é ligada junto ao código gerado pelo compilador T++. A llvm possui várias otimizações a serem aplicadas, porém nenhuma foi utilizada.